# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number :

10-283265

(43)Date of publication of application: 23,10,1998

(51)Int CI

GO6F 12/14 GO6F 3/06 G11B 20/12

(21)Application number : 09-088488

(22)Date of filing:

(71)Applicant : FUJITSU LTD (72)Inventor: UCHIDA YOSHIAKI

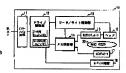
### (54) STORAGE DEVICE

#### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a storage device which stores data in a rewritable storage medium in such form that the generation day and time, etc., can be

07 04 1997

SOLUTION: A time function is given to a drive control part 12 provided in a storage device 10, and the drive control part 12 is so constituted that not only data is written in a storage medium 20 at the time of reception of a write request of this data from a host but also signature data including date information or the like counted by the time function is written in an area whose contents cannot be changed by the write request from the host and where a correspondence relation between signature data and data requested to be written is clear.



### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

09 05 2003

[Date of sending the examiner's decision of

rejection] [Kind of final disposal of application other than

the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

# (19)日本国特許方 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

# (11)特許出願公開番号

# 特開平10-283265

(43)公開日 平成10年(1998)10月23日

(51) Int.Cl.*	徽別記号	FΙ		
G O 6 F 12/14	3 1 0	G06F	12/14	3 1 0 Z
3/06	304		3/06	304K
G 1 1 B 20/12	102	G11B	20/12	102

# 審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 12 頁)

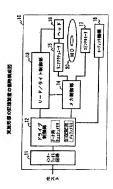
(21)出願番号	特顯平9~88488	(71)出顧人	000005223
			富士頭株式会社
(22)出顧日	平成9年(1997)4月7日		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 1号
		(72)発明者	内田 好昭
			神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号富士通株式会社内
		(74)代理人	弁理士 遠山 勉 (外1名)
		1	
		1	

# (54) 【発明の名称】 記憶装置

# (57)【要約】

【課題】 書換可能な記憶媒体に、その作成日、時など が証明できる形態でデータを記憶することが出来る記憶 装置を提供する。

【解決手段】 記憶装置10が備えるドライブ制御部1 2に、計時機能を持たせると共に、ドライブ制御部12 を、データの書き込み要求をホストから受けた際に、そ のデータの記憶媒体20への書き込みを行うとともに、 計時機能で計時された日時情報等を含む署名データを、 ホストからの書き込み要求によって内容の変更が行えな い領域であって、書き込みが要求されたデータとの対応 関係が分かる領域に、書き込むよう構成する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データの書換が可能な記録媒体を有する 記憶装置であって、

アドレスと共に与えられるデータを、前記記録媒体の、 そのアドレスで識別される位置に書き込む第1書込手段 と、

この第1書込手段によるデータの書き込み時に、その書き込み日時に相当する情報が含まれる属性データを作成する属性データ作成手段と、

この属性データ作成手段により作成された属性データ を、前記記憶媒体の、データの読み出しが可能な領域で あって、前記第 1 審込手段によるデータの書き込みが行 えない領域に書き込む第2書込手段とを備えることを特 機とする記憶接置。

[請来項2] 前記第2書込手段は、前記第1書込手段 によってデータが書き込まれるトラック内に、前記属性 データを書き込むことを特徴とする請求項1記載の記憶 禁器。

【請求項3】 前記記録媒体が交換可能なものであることを特徴とする請求項1または請求項2記載の記録装置。

【請求項4】 前配属性データ作成手段は、予め与えられている装置識別データが含まれる属性データを作成することを特徴とする請求項3記載の記憶装置。

【請求項5】 前記属性データ作成手段は、前記データ に所定の変換を施すことによって作成される検証データ が含まれる属性データを作成するを備えることを特徴と する請求項1ないし請求項4のいずれかに記載の記憶装 置。

【請求項6】 記憶装置の使用環境に関係するデータで ある使用環境データを取得する取得手段を、さらに、備 え、

前記属性データ作成手段は、前記取得手段によって取得 された使用環境データが含まれる属性データを作成する ことを特徴とする請求項1ないし請求項5のいずれかに 記載の記憶装置。

【請求項?】 アドレスと、属性データが満たすべき条件を指揮する条件窓データとが含まれる属性データ 出要求を受けたときに、その属性データ誘出要求に含ま れるアドレスに配便されたデータに対かする属性データ 表決め出し、洗り出した属性データ活動とラーを誘出した属性データ ボたすものであった場合に限り、その読み出した属性デ 一タを出力する属性データ説出・出力年段を、さらに、 備えることを特徴とする消除項1ないし請求項6のいず れかに記載の記録金値。

【請来項8】 属性データが満たすべき条件を指定する 条件指定データが含まれるデータ読出要求を受けたとき に、そのデータ読出要求に含まれる条件指定データで指 定されている条件を満たす属性データに対応するデータ を、前記記録媒体から読み出して出力するデータ読出・ 出力手段を、さらに、備えることを特徴とする請求項1 ないし請求項7のいずれかに記載の記憶装備。

【請求項 9 】 前部第 1 書込手段は、アドレス及び犠性 データが高たすべき条件を指定する条件指定データと共 に書き込みデータを受けなり、前記アドレスで振力 る位置に記憶されるデータに対応する属性データが、そ の条件指定データで指定されている条件を満たすので あった場合と、前記アドレスで識別される位置に記憶され れるデータに対して考定な属性データが配置されている かった場合に限り、前記データが副記記機様を不いな むことを特徴とする請求項 1 ないし類求項 8 のいずれか に記録の担任機等と

【請求項10】 前記属性データ作成手段によって作成 された属性データを、前記第1書込手段に与えられたア ドレスとともに、所定の第3者機関に送信する送信手段 を、さらに、備えることを特赦とする請求項1ないし請 求項9のいずれかに記載の記憶装置。

# 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、配信装置に関し、 例えば、磁気ディスク装置や光磁気ディスク装置など、 書換可能な記録媒体へデータを記憶する記憶装置に関す る。

#### [0002]

【従来の独府】近年、名権の特制が、コンピュータシス テムが領える配位数値内に保存され、再利用されるよう たなってきている。再利用の形態としては、既存のファ イルの内容を更新するといったものや、既存のファイル の内容を終正して新たなファイルとして記述するといっ たもの、通信回線を介して他のコンピュータシステムに ファイルの内容を施送するといったものがある。

# [0003]

【果朝が解決しようとする問題】 このように、コンビュ クシステムを用いれば、既存の情報を加工して、ある いはそのまま、再利用できるため、各種の作業を効率的 に完了させることが出来る。この際、当該作業の規果と して作成された情報が、物理的に1度しか書込が行えない い記憶装置内の情報が、作成者が作成した。過当結構が、 書換率版な記憶装置内のの電線、正配管された場合には、 ると言うことができる。しかしながら、過当結構が、 書換率版な記憶装置内の電機球に配管された場合、 の情報(ファイル)が、作成者が作成した通りのものであることを延伸することは、情報の加工が容易であるために、 近に、選に困難なものとなっている。

【0004】 例えば、A社が、「ある検討を一年前に実施済である」と主張するために社内文書を提示する場合を考える。この社内文書の提示が、紙に一年前に記された書類によって行われた場合には、紙質の変化・インクの具合などにより、当該書類の内容が一年前位に記述さ

れたものであると判断できることもある。また、筆跡や 押印の具合により、書類を作成した人物や承認した人物 を特定できることもある。

[0005] しかしながら、記録媒体に記憶された、タ イムスタンブが一年前となっているデータだけを売して も、タイムスタンブ、データの書換は極かで書見れる ため、そのデータが、辻権あわせのために推進された ものではなく、実際に一年期に作成され、その後、更新 もなれていないデータであることを主張することはでき ない。

【〇〇〇6】そこで、本発明の課題は、書換可能な記憶 媒体に、その作成日、時などが証明できる形態でデータ を記憶することが出来る記憶装置を提供することにあ る。

#### [0007]

【課題を解決するための手段】上記録器を解決するため に、未発明では、データの書飲が可能な記録体を有す る配能装置を、アドレスと共に与えられるデークを、記録は体を有す 器込事段と、この第1書と平段によるデータのまかる み時に、その書き込み日時に相当する情報が含まれる區 性データを作成する属性データ作成手段と、この属性学 の、データの観み出しが可能な領域であって、第1書と 手段によるデータの書き込みが行えない領域に書き込む 手段によるデータの書き込みが行えない領域に書き込む 素を進入事及とを用いて積まする。

【0008】すなわち、未典明による記憶装置は、データの書法票本をサたときに、記録は体に出鉄で会書き込むことによってその要求に応答するとともに、記録は作しの。遺像が上の、遺像の方法では内容の遺像が行えない情報に、そのでの最知日時に指する情報が会まれる属性データを作成して、書き込む。このため、本記憶装置を用いれば、書換可能な記憶媒体に、その作成日時が証明できる形態でデータが記憶できることになる。

【0009】なお、データの書込日時に相当する情報としては、データの書込が行われた日付と時間とを、適当な時間分解能(例えば、5分)で特定できる情報を用いることが確ましいが、記録媒体内での各データの相対的な書込順だけが分かる情報を用いることも出来る。

【0010】未発明による配性装置を表現する際には、 第2書法写段として、第1書込ま列によってデータ限によってデータを書き込む手段を 様式まれるトラック内に、属性データを書き込む手段を 様式にしておくことが重ましい。このようが第2書込予段 を採用しておけば、署名データの書込動作を行わない一 級的な経歴と同時接の速度で、書込要水へ応答できる記 他装置が粉皮されることになる。

[0011] 本発明は、交換が行えない記録媒体を対象 とする記憶装置にも、交換が行えない記録媒体を対象と する記録装置にも適用することが出来るが、後者の記憶 装置に適用する場合には、風性データ作成手段として、 予め与えられている装置協別データが含まれる属性データを作成する手段を用いておくことが望ましい。このような腐性データ作成手段を採用でおけば、記録媒体に記憶された署名データから、対応するデータの書き込みを行った記憶装置を特定できることになる。

[0012]また。属性データ作成手段として、データ に所定の変換を塞す(例えば、データからCRCを求め る)ことによって作成される検証データが含まれる属性 データを作成する手段を用いても良い。また、記憶装置 の使用環境に関係するデータである使用環境データ(例 えば、ユーザの周別情制)を設得する契得手段を付加する とともに、取明手段によって取得された使用取境デー タが含まれる属性データを作成する風性データや成手段 を用いて、記憶装置を構成することも出来る。

[0013]また、アドレンと、展性データが対大すべき条件を指定する条件指定データとか含まれる属性データ接近要来を受けたときに、その属性データ接近要来に含まれるアドレスに記憶されたデータに関性データを扱み出し、読み出した属性データによって指定された条件を指すものであった場合に乗り、その終み出した属性データを出力する原性データ接出・出力手段を付加して、記憶装置を開放しても良い。

【〇〇14】このように記憶装置を構成した場合には、 属性データの内容を読み出せる人物を特定できることに なるので、属性データの内容が何らかの形で悪用される のを防止できることになる。

【0015】また、本舞門による記憶装置をお成する際に、属性ゲータが満たすべき条件を指定する条件指定データが含まれるデータ流出要求を受けたときに、そのデータ総数要求に含まれる安件指定データで指定されている条件を高けす異位ゲータに対応するデータを、記録球体から読み出して出力するデータ接出・出力手段を付加しても良い。このようなデータ競出・出力手段を付加した場合には、必要なデータを簡単に検索できる記憶装置が得われることになる。

[0016]また。第1章※手段として、アドレス及び 履性データが満たすべき条件を指定する条件指定データ と共に書き込みデータを受け取り、アドレスで認知され る位置に記憶されるデータに対応する属性データが、そ の条件指定データで指定されている条件を満たすもので あった場合と、アドレスで期別される位置に記憶されていなかっ だ一分に対して常常な属性データが記憶されていなかっ た場合とに限り、データを記録は体へ書き込む手段を用 いることも出来る。

【0017】また、属性データ作成手段により作成された属性データを、第1署込手段に与えられたアドレスと ともに、所定の第3者機関に送信する送信手段を付加し ておけば、データを、その作成日時が公約にも証明でき る形態で記録媒体に記憶できる記憶装置が得られること になる。

[0018]

【発明の業権の形態】以下、図面を参照して、本発明の一実施形態を具体的に説明する。実施形態の記憶装置は、15015041に従ったフォーマットの光磁気ディスク(以下、MOと表記する)を対象とする、SCS1-2インターフェースを有する装置(いわゆる、光磁気ディスタ英配)として構成してある。

[0019] 図1に示したように、実施秘証の記憶集置 10は、インターフェース回路11とドライブ制御部1 2とリード/ライト制御部13とメラ制御部14とリニ アアクテュエータ15とヘッド16とスピンドルモータ 17とローディン世標18を扱える、ドライブ制御 12を除く各部は、それぞれ、上記のようなMOを対象 とする一般的な必識気ディスク装置内の対応する部分と ほぼ同じ機能を考する。

【0020】ずなわち、リーアアクチュエータ 15 は、 メカ制御部14から指示された、MO20上の位置にへ ッド 16を移動する。スピンドルモータ17は、メカ制 御部14からの指示に従い、MO20(のスピンドル) を回転させる。ローディンク機構18は、MO20が構 入されたことを被出した際には、その資をドライブ制御部12に 正差短した際には、その資をドライブ制御部12に 通知する。また、ドライブ制御部12に 通知する。また、ドライブ制御部12に 通知する。また、ドライブ制御部12に

【0021】インターフェース回路11は、ホストから、SCSI-2で規定されている各種のマントを受け付け、その内容をドライブ制御部12に通知する。さらに、インターフェース回路11は、ホストから、本実施影響独自のマンドをも受け付き(詳細は検査)。また、インターフェース回路11は、MO20から読み出されたデータや、MO20でに書き込むペジデータのホストとの間の転送タイミング制御も行う。

【0022】リードンライト製御師13は、ドライブ制 物部12を介して与えられるセクタ単位のデータを記録 媒体20に書き込むための制御を、ヘッド16に対して 行う。また、リードンライト制御節13は、記録媒体2 0に記憶されているデータを読み出すための制御をも行 う。その歌、リードンライト制御部13は、メナ制戦部 14によるリニアアクチュエータ15、スピンドルモー タ17の制数に同期した形で、ヘッド16の制御を行 う。なお、このリードンライト制御部13は、後進する ように、温光、有窓なデータの記憶で使用されないMO 20の記憶領域に、署名データを書き込むためにも用い られている。

【0023】ドライブ制御部12は、インターフェース 回路11を介して与えられるホストからのコマンドに応 じて、リード/ライト制御部13、メカ制御部14等を 統合財に制御することによって、ホストからの要求に応
着する。その際、ドライブ制労節12は、内部に備える
データ用キャッシュメモリを利用したデータのキャッシングを行う。すなわち、MO20内のあるアドレスに起
値されているデータを決み出した場合。ドライブ制御節
12は、そのデータをインターフェース回路11を介し
ホストに供給するとともに、そのデータをデータ用キャッシュメモリに記憶する。そして、データ用キャッシュメモリに配置されているデータを読み出すことなく、大場合には、MO20からデータを読み出すことなく、ナータ用キャッシュメモリのアータを発み出すことなく、

【0024】ドライブ制御部12は、書込要求に関して も同様に、ホストから与えられるMO20に書き込むべ きデータを、一旦、データ用キャッシュメモリ内に保存 する。そして、予め定められている、MO20への書込 を実行すべき条件が満たされたときに、データ用キャッ シュメモリ内のデータ(MO20への書き戻しが必要な データのみ)を、MO20に書き込むための制御を実行 する。なお、ドライブ制御部12は、データ用キャッシ ュメモリを、署名データの一部を一時記憶するためにも 用いているのであるが、その詳細については後述する。 【0025】ドライブ制御部12は、上述したような一 般的な光磁気ディスク装置でも行われている制御を実行 する機能に加えて、書き込みが指示されたデータの内 容、作成環境に応じたデータである署名データを、当該 データと対応づけてMO20内に記憶する機能を有して いる。

【0026】まず、図2を用いて、当該機能を実現する ために、記憶装置10内で管理される情報と、当該機能 によってMO20に書き込まれる情報の概要説明を行う ことにする。

【OO27】図2(a)に示したように、比較検索10 (ドライブ制制部12)内には、DRIVETIME R. USERWAWA、MEDIATORIE、2種のフラグFLAD。 FLAG Mが記憶される。また、MO20には、51GGRC、DRIVET D、DRIVET、USERID、MEDIATからなる署名データと、MED IAOMIが書き込まれる。なお、1枚のMO20には、本 記憶装置によってデータの書込が行われたセクタの教と 等しい数の署名データと、1個のMEDIATORITが記憶される。 る。

【0028】 DRIVEIDOは、 記憶装置 10 にも えられている 6 4 ピットの装置 環境 計構である。 DRIVET IMERIは、 記憶装置 10 の販助時間を表す3 2 ピットの情報であり、 "0" を初期値として1秒毎にカウントアップを行うタイの値となっている。 USEPRAMは、 記憶装置 10 (ホスト) のユーザによって設定される 3 2 ピットの情報である。

【0029】MEDIATONTは、MO20の使用状況を表す 32ピットの情報であり、MO20が記憶装置10にセ ットされた際にMO20から読み出される。その後、WE DIATONTは、MO20の使用状況に応じて更新される。そして、MO20が採出される際に、更新されたWEDIATONTは、WEDIATONTは、場名データの要素である16ピットのデータMEDIATONTは、場名データの要素である16ピットのデータMEDIATONTは、場名データの要素である16ピットのデータMEDIATONTは、場名データの要素である16ピットのデータMEDIAT

【O O 3 O T FARO、FLARMは、"1"、"0"のいずれ かの値をとるフラグである。詳細は検達するが、FLARO は、SIGKRORIバッファメモリを管理するためのフラグと して用いられており、FLARMは、MEDIATCNTの書き込みが 必要か否かを管理するためのフラグとして使用されてい る。

【0031】著名データの要素であるSISFXRは、MOに 書き込まれるデータの16ピット CR Cとなっている。 また、図中、矢田で対応づけてあるように、DRIVEID は、32ピットのDRIVEIDのから求められる16ピットの 情報となっており、DRIVEITは、32ピットのDRIVEIIWER から求められる16ピットの情報となっている。USENID は、32ピットのUSERPRAMから求められる16ピット の情報となっている。

【0032】各32ビットデータから署名データの要素 である16ビットデータを求める手頭、MEDIATONTの更 新手順等の詳細に関しては彼途かることとし、ここで は、まず、署名データおよびMEDIATONTが、MO20の どの領域に記憶されるかを説明する。

【0033】図3に、記憶接輩1のが対象とする、MO 20におけるトラックの利用形態(18015041) を示し、図4に、トラックの利用形態を示す。1801 5041は、記憶管量を素めるために、2CAV(Zone Constant Angle Velosity)記録方式が採用された方式で あり、図3に示したように、MO20の記憶循環は、記 練用液数が互いに異なる11億の記憶領域(パンドと呼 におる)に分乗されている。図式してもあるうに、そ ンドは、互いに異なる数の物理トラックからなり、各パ ンドは、互いに異なる数の物理トラックからなり、各パ ンドの物理トラックは、異なる数のセクタを有してい る。

【0004】ただし、データの記憶に実際に用いられている物理トラックは、パンド内の物理トラックは、パンド内の物理トラックに、他の用途に使用されている。例えば、パンド番号 \*1"のパンド(以下、パンド番号 \*1"のパンド(以下、パンド番号 \*1"のパンド(以下、パンド番号 \*1"のパンドを記する。は、1344個の物理トラックからなり、各物理トラックは、16種のセクタを有するが、パンド \*1"では、126星 参から2685番から2685年で(Start DefaからXtart 系)の中の動理トラックだけがデータ記憶に使用されている。そして、2586番から259番まで(Start R M foresで)の12種の物理トラックは、欠陥セクタの代替のために使用されている。また、2600番から261番まで(Start Testfores)の物理トラック

は、配程整置の影称パラメータを、セットされたMOに合わせて補圧するための試し書き領域として使用されて いる。また、パンド"1" Pin 23 つ存在している。Star t Bufferからの各2トラックは、パンドの境界に近い部 分のセクタのアクセスを容易なものよするための態而低 域として使用されている。すなわち、20 A V力まで は、パンドが変わると記録周波数が変わるため、その変 化に努成するために、これもの、何らデータが記憶され い場所機体が概念されている。

【0035】他のパンド内の物理トラックも、パンド"1"と同様に使用されている。ただし、パンド"0"とパンド"11"には、媒体の管理情報を保存するための物理トラック(DMA1&DMA2、DMA3&DMA4)も用窓されている。

【0008】また、ISO18041は、2048パイト/セクタでデータが記憶されるフォーマットであるが、図4に示したように、各セクタには、ヘッドのセクタへの位置づけや、クロックの同様、接取りエラーの神を正のために体々なフィールが始度されている。サイトがつち、2048パイトかのサデータ用に、402パイトがORC、ECC、モクス・ロットの日に使用されている。この8パイト分の機を禁む、データフィールドは、8パイト分の機を禁む、ドークス・ロットのは、をいく、サウの機を禁む、ドークス・ロットのは、まが、大きのない。

【0037】実施形態の記憶装置10では、各パンド内 の、Start Test貨削のStart Bufferからの2トラック が、そのパンド内に格納されるセクタデータに関するSI 6GRGを記憶するために使用まれる。

【0038】 なお、パンド "0" ないしパンド "10" は、データ記憶用の物理トラック数が"2048"以下 であるため、Start Bufferから始まる2トラック内に、 全てのセクタデータ用のSIGCRCを記憶することが出来 る。すなわち、SIGCRCは、2パイトのデータであるた め、あるバンドのトラック数をL、トラック当たりのセ クタ数をSとすると、そのパンド内の全てのセクタ用の SIGCRCの記憶に、2×L×Sパイトが必要とされること になる。一方、そのパンド内の2個の物理トラックに記 憶できるバイト数は、2×2048×5であるので、L ≦2048であった場合、2トラック内に、全てのセク タデータ用のSIGCRCを記憶することが出来ることにな る。しかしながら、パンド"11"のデータ記憶用物理 トラック数は、2079であるため、2トラックで、全 てのセクタデータ用のSIGCRCを記憶することができな い。このため、本実施形態では、パンド"11"に関し ては、Start Buffer直前のDMA用トラックの一部とSt art Bufferからの2トラックを、SIGCRC用の記憶領域と して用いている。

【0039】そして、実施形態の記憶装置10では、各 セクタ内で未使用となっているBパイト分の領域が、残 りの計8パイトの著名データ要素(DRIVEID、DRIVET、M EDIAT、USERID)の記憶に、パンド"0"のDMA領域 の一部が、MEDIATONIの記憶に、使用されている。

[0040]以下、流れ歴史用いて、記憶装置10の動作を具体的に説明する。図5に、電源投入時の記憶装置10 (ドライブ特別節12) の動作手順を示す。図示したように、電源投入時、ドライブ制制節12は、まず、日己部第を業行する(ステップを101)。次いで、装置に与えられている64ビットの情報であるDRIVEIDの上位22ビットを、USEPRAMIに設定(ステップS102)し、コマンド入力物量状態に設定(ステップS102)し、コマンド入力物量状態に設定(ステップS102)し、コマンド入力物量状態に設定(ステップS102)し、コマンド入力物量状態に設定(ステップS102)

【0041】通常、本記憶装置10のユーザは、電蒸投 入後、ホストを操作することによって、ユーザパラメタ を指定するためのMODESETコマンドを記憶装置10に与 える。当該MODESETコマンドが入力された場合、記憶装 置10は、図6に示したように、MODESETコマンド内に 設定されているユーザパラメタを読み出すとともに、そ の長さが32ビット以下であるか否かを判断(ステップ S201) する。そして、ユーザパラメタの長さが32 ビット以下であった場合(ステップS201:Y)に は、そのユーザパラメタを、そのまま、USERPARAMとし て記憶(ステップS202)し、コマンド入力待機状態 に移行する。一方、ユーザバラメタの長さが32ピット を越えていた場合(ステップS201;N)、記憶装置 10は、ユーザパラメタの32ビットCRCを求め、求 めたCRCをUSERPARAMとして記憶(ステップS20 3) する。そして、コマンド入力待機状態に移行する。 【0042】また、記憶装置10は、媒体が挿入された ことを検出した際には、図7に示したように、挿入され た媒体(MO)に対するテストを実行する(ステップS 301)。なお、図示は省略したが、このステップにお いて媒体の異常を検出した場合、記憶装置10は、ホス トに対してその旨を通知した後、コマンド入力待機状態 に移行する。

【0043】 媒体が正常であることを確認した後、記憶 装置10は、FLAGM "00" 00" クリアを行い (ステ ップ5302)、 媒体上のパンド "0" 内に所定の記憶 領域からのMEDIATOITの提出を試みる (ステップ530 3)。そして、該世に失敗した場合 (ステップ530 4: N)には、MEDIATOITとして"1" を記憶する (ステップ5305)。次いで、FRAGMI、"1"を設定する (ステップ5306)。 すなわち、MEDIATOITの値をM 〇に書き込む必要があることを、FLAGMを"1"とする ことによって記憶する。そして、コマンド入力権機状態 に移行する。一方、MEDIATOITの型とが行えた場合 で、デップ5304: Y)、記憶装置10は、MEDIATOIT して、読み出した値を記憶(ステップ5307)し、コマンド入力権機能に移行する。 [0044]また、線体が導入された際には、配徳装置 10内で、図Bに示した割込み処理が60秒等に実行さ れるようになる。図示したように、割込み処理時、配他 装置10は、内部に保持しているMEDIATONIに256 (16進表記では、100)を加算(ステップS40 1)を表記では、100)を加算(ステップS40 1) 組込み処理を終了する。

【0045】次に、図9を用いて、飛門にコマンド受付 時の配信整置10の数件を記明する。図示したように、 駅間にコマンドを受能した際、記世整置10は、まず、 その後に与えられる書込データから、その書込データに 関する書をデータの要素として使用する51000でを対 すなわち、書込データの16ピットCRCを算出 し、第出権を5000和用バッファメモリに記憶する(ステップ5501)。

【OO46】次いで、暑冬データの要素として使用する MEDIAT、DRIVET、DRIVEIDE、MEDIATORIOの第8~第23 ビット、(中位24イト) 、DRIVEI IMEDの第8~第23 ビット、OR IVEIDOの下位、16 ピットを設定する(ステップ S5 02)。その、MEDIATORIT・1" を加え ラインプS5 03)し、FLAGDとFLADMに共に"1"を設定する(ステップS5 04)。 すなわち、MOIC書き込むな とのSOCROCA、SOCROMIA「ツラフメとリク内に記憶された とを、FLAGDを"1"とすることによって記憶し、MEDIA TOMTの値が変更されたこと。 FLAGDを"1"とするこ とによって記憶する。

[0047] 次いで、書き込みが要求されたデータと、 SIGROCを除く着るデータとを、デーク用キャッシュメモ リあるいはMのに記憶(ステップ 55 05) する。すな わち、書込データに対して用いられる一般的なキャッシ ュ制御アルゴリズムを、書込データとSIGROCを除く署る データに対して用いて、それらのデータを、データ用キャッシュメモリあるいはMのに記憶する。そして、コマ レド入力持機が足い移行する。

[00048] なお、SCSIー2には、記録媒体にデータを書き込むために使用できるコマンドとして、暇ITE コマンド以外のコマンドも開きされている。例えば、記 値接置のECC機能やエラーリカバリ機能をデストする ためのコマンドとして、「mITE LONG"コマンドの開意さ れているが、実施形態の記値装置10は、「mITE LONG" コマンド受付時にも、駅ITEコマンド受付時と同様に著 名データを作成する。

【0049】ここで、RNIVET、MEDIATに開する根定説明 を行っておく。既に説明したように、DRIVET MERIS、1 抄等に1インクリメントされる値である。このため、RNIVETは、256秒の時間分解能を有する情報となる。また、MEDIATOMは、図のを用いて、説明したように、60秒等に256インクリメントされるデータとなっており、かつ、図のを用いて説明したように、1セクタ分の プータの書き込み要求が含された時に、1インクリメン トされるデータとなっている。このため、MEDIATは、6 の秒角、及び、256回の書き込みアクセス毎に1イン クリメントされるデータとなっている。換言すれば、延 DIATは、対応するセクタデータの書き込みの順序を表す データとなっている。

[0 0 5 0] 次に、SGGRC用パッファメモリ内のSGGRC の、MOへの書き込み手能と説明する。SGGRC用パッファメモリ内のSGGRCは、他ゲーン上のテータのアクエ 要末を受信した時、あるいは、媒体推出時に、MOに書き込まれる。このうも、他ゲーン上のデータへのアクセ ス要末がなされた場合、記憶装置 1 0 は、関 1 0 に示したように、まず、FLABDだ \*1"であるか否かを判断合 (ステップS 6 0 1) する。そして、\*1"であるか否かを判断合 (ステップS 6 0 1) する。そして、\*1"であったを判断というでは、\*1"であった。\*1 いた。\*1 いた。\*

もいる。日本に、水が中でもれた時、、記憶装量10 は、限11に示したように、データ用キャッシュメモリ 内の、MOへの書版が多変なデータと導名データと SMO Oへの書込を行う(ステップ5701)。次いで、SMO RC用バッファメモリ内のSIGCRCをMOに記憶する処理 (ステップ5702、8703)を行う。さらに、FLA Mが"1"であった場合(ステップ5704: ソ)に

Mが"1"であった場合(ステップS704:Y)には、MEDIATONTのMOへの書き込みを行う(ステップS705)。その後、MOを兼出するための制度を行い (ステップS706)、図示した処理を終了する。 【0052】なお、SIGOROMMOへの書き入み断性が、

他の署名データ要素と別途行われるように構成してある のは、SIGCRCの記憶領域を、データの記憶領域とは離れ た位置に設定してあるからである。

[0054] このため、例えば、保存した特別をごまか すために、ホスト内の時計の設定を変えた状態でデータ 書込を行っても、そのデータに対応する署名データとし て、記憶装置・10内のタイマから算出される時間情 解(「DRIVET")を含むデータがMの内に記憶されてしま う。従って、署名データの内等を確認することによっ て、そのデータの書込時刻が判別できることになる。また、他の米磁気ディスク装置によってデータの改竄が行われた場合には、署名データ内のSIGCRCと、データから来められる16ビットCRCの億が一致しなくなるので、改竄されたことを判別できることになる。

【0055】このような判別のためにも用いれる機能として、実施影響の起位装置 10には、"READ LONG"コマンドが入力された際に、データ(セクタデータとEC C) と、そのセクタデータと対応する基名データとを出力する機能が設けられている。すなわち、図 12に示したように、READ LONG"コマンドが入力された際、記憶装置 10は、まず、該出を指示されたデータ(セクタデータとEC C) と、対応する署名データをM Oから読み出す(ステップ5801)。 次いで、読み出したデータを写名データと整底に出力(ステップ5802)し、コマンド入力持機状態に移行するように、記憶装置 10は 構成されている。

【0056】データの改竄の有無を検証したい際や、悪 名データの内容を知りたい場合、ユーザは、この機能を 利用する。そして、必要である場合には、この機能を いて、取得したセクタデータの16ビットCROと、取 得した署名データ内のSIGGROとを比較することによっ て、改竄の有無を判別する。

【0067】また、実施形態の記憶装置・10には、暑名 データをインデックスとして用いてデータの胎出を行え る機能も扱けられている。この機能のために、未を控禁 置10では、5460円 DMAコマンドを類似のフォーマッ トのコマンド(条件付き配加コマンドが入力された際、記 恒装置 10は、その条件付き配加コマンドが入力された際、記 恒装置 10は、その条件付き配加コマンドが指定されて いる番名データの要素(30000でを除く)が、指定されて いる条件(50位位と一致、ある値以上等)を表すたす署名 データを開業する。そして、条件を満たす署名データの出 カカた場合には、その零名データに対応するデータの出 カチ行う。

【0058】《繁新形態》楽階が趣の記憶装置は、MO を対象とする装置であったが、本記憶装置で用いられて いる技術は、養育の能な媒体であればどのよう文媒体に も適用可能である。また、本技術は、交換可能な媒体を 対象とする装置に適用したときに、特に顕著な効果が得 られるものであるが、交換が不可能に媒体を対象とする 装置に適用しても良いことは当然である。

【0069】また、署名データとして使用する情報の経 報、ビット教等は、上記したものに限られるものではな く、必要に応じて、程期の場派や、告情報のピント数の 増減を行って良い、例えば、本技術を、交後が不可能Dを 選終を対象とさる設置に温明する場合には、RPTで配 署名データの要素をせずに、装置を形成することが出来 る。また、距DIATを媒体への書き込みアクセス回数のみ をカウントするデータとしても良く、経過時間のみをカ ウントするデータとしても良い。

【0060】また、実施形態の記憶装置10は、署名デ 一タの内容を簡単に読み出せるように構成されている が、読み出した内容を用いて何らかのデータ改竄を行う ことも不可能ではない。このため、さらに、署名データ の内容の一部、例えば、USERID (USERPARAM) を指定しな ければ署名データ全体を読み出せないように装置を構成 しても良い。すなわち、署名データの読み出し用のコマ ンドとして、アドレスと、例えば、USERPARAMの指定が 必要なコマンドを用意し、そのコマンドが入力された際 には、コマンド内に設定されているアドレスのデータに 対応する署名データ内のUSER(Dが、コマンド内に設定さ れているUSERPARAMに対応するものであるか否かを判断 し、対応するものであった場合に限り、署名データ全体 を出力するように装置を構成しても良い。なお、このよ うに記憶装置を構成する場合、署名データ内のUSERID が、コマンド内に設定されているUSERPARAMに対応する ものでなかったとき、エラーとしても良いし、USERIDと して指定された値からランダムに作成した署名データを 出力するようにしておいても良い。また、USERID以外の 情報、例えば、DRIVEIDを用いても同様の制御を行うこ とが出来る。

【0061】同様に、署名データの内容の一部を指定し なければデータの書換を行えないように装置を構成して も良い。すなわち、アドレスの指定だけでデータの書換 が行えるコマンドを受け付けないようにしておくととも に、アドレスと、例えば、USERPARAMの指定が必要なデ 一タ書込用コマンドを用意し、そのデータ書込用コマン ドが入力された際には、コマンド内に設定されているア ドレスのデータに対応する署名データ内のUSERIDが、コ マンド内に設定されているUSERPARAMに対応するもので ある場合と、有為なUSERIDが記憶されていない場合に限 り、データ及び署名データのMOへの書込が行われるよ う装置を構成しても良い。

【0062】また、実施形態で説明した記憶装置に、通 信機能を付加すると共に、データの書込要求を受けた際 には、作成した署名データとデータのアドレスとを、通 信回線を介して、第3者機関に送信する機能を付加して も良い。

[0063]

【発明の効果】本発明の記憶装置によれば、書換可能な

記憶媒体に、その作成日、時などが証明できる形態でデ 一タを記憶することが出来る。

「関南の簡単な説明」

【図1】本発明の一実施形態による記憶装置の機能ブロ ック図である。

【図2】実施形態の記憶装置内で管理される情報と、M O内に書き込まれる情報の説明図である。

【図3】実施形態の記憶装置が対象とするMOのトラッ クフォーマットの説明図である。

【図4】実施形態の記憶装置が対象とするMOのセクタ フォーマットの説明页である。

【図5】実施影態の記憶装置の電源投入時の動作手順を 示す流れ図である。

【図6】実施形態の記憶装置のユーザパラメタを指定す るMODESETコマンド受付時の動作手順を示す流れ図であ **۵**.

【図7】媒体の挿入検出時における実施形態の記憶装置 の動作手順を示す流れ図である。

【図8】実施形態の記憶装置において、60秒毎に実行 される割込み処理の流れ図である。

【図9】実施彩態の記憶装置の駅ITEコマンド受付時の 動作手順を示す流れ図である。

【図10】他ゾーン上のデータのアクセスが指示された 際の実施形態の記憶装置の動作手順を示す流れ図であ

【図11】実施形態の記憶装置の媒体排出時の動作手順 を示す流れ図である。

【図12】 実施彩顔の記憶装置のREAD LONGコマンド受 付時の動作手順を示す流れ図である。 【符号の説明】

10 記憶装置

11 インターフェース回路

12 ドライブ制御部

13 リード/ライト制御部 14 メカ制御部

15 リニアアクチュエータ

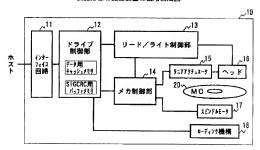
16 ヘッド

17 スピンドルモータ

18 ローディング掛機

20 光磁気ディスク (MO)

[図1] 実施形態の記憶装置の概略構成図



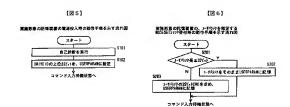
[図3] 実施形態の記憶装置が対象とするMOのトラックフォーマットの説明図

Band Number	Sector per Physical Track	Tracks per Band	Start Track	Start Buffer	DMA1 & DMA1	Start Data	Start R/W Spare	DMA3 & DMA4	Start Buffer	Start Test	Start Buffer
. 0	15	1 260	0	0	2 to 4	5	1 242	-	1 254	1 256	1 258
_1_	16	1 344	1 260	1 260		1 262	2 586		2 598	2 600	2 602
2	17	1 428	2 604	2 604		2 506	4 014	-	4 026	4 028	4 030
3	18	1 512	4 032	4 032		4 034	5 526	-	5 538	5 540	5 542
. 4	19	1 596	5 544	5 544		5 546	7122	-	7 134	7 136	7 138
5	20	1 680	7 140	7 140	-	7 142	8 802	-	8 814	8 8 1 6	8 8 1 8
6	21	1764	E 820	8 820	-	8 822	10 566	-	10 578	10 580	10 582
7	22	1 848	10 584	10 584	-	10 586	12 414	-	12 426	12 428	12 430
. 8	23	1932	12 432	12 432		12 434	14 346	-	14 358	14 360	14 362
9	24	2 016	14 364	14 364		14 366	16 362	-	16 374	16 376	16 378
10	25	2 100	16 380	16 320		16 382	18 461	18 473 to 18 475	18 476	18 478	-

[図2] 実施形態の記憶装置内で管理される情報と、 Mのに書き込まれる情報の説明図

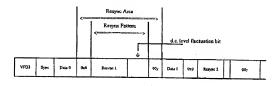
	名称	ピナト幅	内容	
	DRIVEIDO	64	記憶装置に与えられた識別情報	h
	DRIVETIMER	32	記憶装置の駆動時間を表す情報	$\mathbb{H}$
	USERPARAM	32	ユーザにより設定される情報	1445
	MEDIATONT	32	MOの使用状況を表す情報	<b>*</b>
	FLAGO	-	SIGCRCバッファメモリ管理用フラグ	
	FLAGM	-	MEDIATONT書込管理用フラグ	11111
	名称			1111
	O SL			
ſ	白柳	E計權	内容	
	SIGCRC	16	内容 書込データの18ビットCRC	
署名データ	SIGCRC	16	書込データの16ビッドCRC	
署名データ	SIGCRC	16 16	審込データの16ビットCRC DRIVEIDOから求められる情報	
署名データ	SIGCRC DRIVEID DRIVET	16 16 16	書込データの16ビ+ICRC DRIVEIDOから求められる情報 DRIVETIMERから求められる情報	

# (b) MOに書き込まれる情報

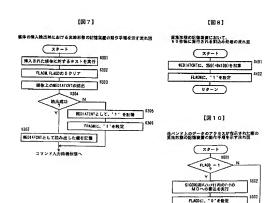


[図4]

# 実施形態の記憶装置が対象とするMOのセクタフォーマットの説明図







リターン



[图9]



[图12]

#### 実施形態の記憶装置の "REMD LONG"コヤンド受付時の動作手順を示す流れ図



#### [図11]

# 実施影響の記憶装置の媒体排出時の動作手順を示す遅れ図

